Backtracking Programación dinámica

## Algoritmos y Estructuras de Datos II

Programación dinámica

### Clase de hoy

Backtracking

- Programación dinámica
  - Problema de la moneda
  - Problema de la mochila

## Backtracking

#### Problema de la moneda

- Sean  $0 \le i \le n$  y  $0 \le j \le k$ ,
- definimos cambio(i, j) = "menor número de monedas necesarias para pagar exactamente el monto j con denominaciones d<sub>1</sub>, d<sub>2</sub>,..., d<sub>i</sub>."

•

$$\textit{cambio}(i,j) = \left\{ \begin{array}{ll} 0 & \textit{j} = 0 \\ \infty & \textit{j} > 0 \land i = 0 \\ \textit{cambio}(i-1,j) & \textit{d}_i > \textit{j} > 0 \land i > 0 \\ \min(\textit{cambio}(i-1,j), 1 + \textit{cambio}(i,j-d_i)) & \textit{j} \geq d_i > 0 \land i > 0 \end{array} \right.$$

Es exponencial.

## Backtracking Problema de la mochila

- Sean  $0 \le i \le n$  y  $0 \le j \le W$ ,
- definimos mochila(i, j) = "mayor valor alcanzable sin exceder la capacidad j con objetos 1, 2, ..., i."

•

$$\textit{mochila}(i,j) = \begin{cases} 0 & j = 0 \\ 0 & j > 0 \land i = 0 \\ \textit{mochila}(i-1,j) & w_i > j > 0 \land i > 0 \\ \textit{max}(\textit{mochila}(i-1,j), v_i + \textit{mochila}(i-1,j-w_i)) & j \ge w_i > 0 \land i > 0 \end{cases}$$

Es exponencial.

## Backtracking

Problema de los caminos de costo mínimo entre cada par de vértices

- Sean  $1 \le i, j \le n$  y  $0 \le k \le n$ ,
- definimos camino(k, i, j) = "menor costo posible para caminos de i a j cuyos vértices intermedios se encuentran en el conjunto {1,...,k}."

•

$$camino(k, i, j) = \begin{cases} L[i, j] \\ \min(camino(k-1, i, j), camino(k-1, i, k) + camino(k-1, k, j) \end{cases}$$

• Es exponencial (3<sup>n</sup>).

## Programación dinámica

- Método para transformar una definición recursiva en iterativa
- a través de la confección de una tabla de valores.
- Objetivo: evitar la reiteración de cómputos.
- Ejemplo: definición recursiva de la secuencia de Fibonacci.

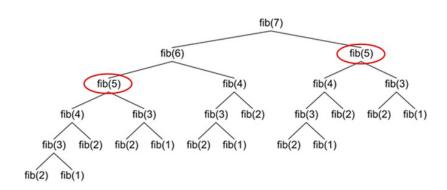
#### Secuencia de Fibonacci

0

$$f_n = \begin{cases} n & n \le 1 \\ f_{n-1} + f_{n-2} & n > 1 \end{cases}$$

- Esta función recursiva es exponencial.
- La razón, el cálculo de f<sub>n</sub> lleva a calcular
  - 2 veces  $f_{n-2}$ ,
  - 3 veces  $f_{n-3}$ ,
  - 5 veces  $f_{n-4}$ ,
  - etc.

### Secuencia de Fibonacci



## ¿Cómo podemos evitar tantos recálculos?

- Llevando una tabla de valores calculados.
- Comenzando desde los casos bases.
- Sea f un arreglo de 0 a n.
  - f[0] := 0
  - f[1]:= 1
  - f[2]:= f[1]+f[0]
  - f[3]:= f[2]+f[1]
  - etc

#### Fibonacci a través de una tabla

```
\{PRE: n > 1\}
fun fib(n: nat) ret r: nat
    var f: array[0..n] of nat
    f[0] := 0
    f[1]:=1
    for i := 2 to n do f[i] := f[i-1] + f[i-2] od
    r := f[n]
end fun
¡Este algoritmo es lineal!
```

## Problema de la moneda Backtracking

Vimos la definición

$$\textit{cambio}(i,j) = \left\{ \begin{array}{ll} 0 & \textit{j} = 0 \\ \infty & \textit{j} > 0 \land i = 0 \\ \textit{cambio}(i-1,j) & \textit{d}_i > \textit{j} > 0 \land i > 0 \\ \min(\textit{cambio}(i-1,j), 1 + \textit{cambio}(i,j-d_i)) & \textit{j} \geq \textit{d}_i > 0 \land i > 0 \end{array} \right.$$

que puede ser exponencial debido a que tiene dos llamadas recursivas en el último caso.

Confección de una tabla

- Habiendo dos parámetros, la tabla será una matriz en vez de un vector como en el caso de Fibonacci.
- Los casos base corresponden al llenado de la primera columna y primera fila de la matriz.
- Como todas las llamadas recursivas se realizan decrementando el "parámetro i" o manteniendolo igual pero en ese caso decrementando el "parámetro j", se propone el siguiente método de llenado de la matriz:
  - fila por fila, desde la primera a la última, de modo de que el valor correspondiente a cambio(i - 1, j) ya esté computado al calcular el valor correspondiente a cambio(i, j)
  - dentro de cada fila, desde la primer columna hasta la última, de modo de que el valor correspondiente a cambio(i, j - d<sub>i</sub>) ya esté computado al calcular cambio(i, j)

Programación dinámica

```
fun cambio(d:array[1..n] of nat, k: nat) ret r: nat
   var cam: array[0..n,0..k] of nat
   for i:= 0 to n do cam[i,0]:= 0 od
   for j:= 1 to k do cam[0,j]:= \infty od
   for i = 1 to n do
       for i = 1 to k do
          if d[i] > i then cam[i,j]:= cam[i-1,j]
          else cam[i,i]:= min(cam[i-1,i],1+cam[i,i-d[i]])
          fi
       od
   od
   r:= cam[n,k]
end fun
```

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
0																	
1																	
2																	
3																	

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
0	0																
1	0																
2	0																
3	0																

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
0	0	$\infty$															
1	0																
2	0																
3	0																

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
0	0	$\infty$															
1	0	$\infty$	$\infty$	$\infty$													
2	0																
3	0																

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
0	0	$\infty$	$\overline{\infty}$														
1	0	$\infty$	$\infty$	$\infty$													
2	0																
3	0																

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
0	0	$\infty$															
1	0	$\infty$	$\infty$	$\infty$	1												
2	0																
3	0																

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
0	0	$\infty$															
1	0	$\infty$	$\infty$	$\infty$	1	$\infty$											
2	0																
3	0																

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
0	0	$\infty$															
1	0	$\infty$	$\infty$	$\infty$	1	$\infty$	$\infty$										
2	0																
3	0																

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
0	0	$\infty$															
1	0	$\infty$	$\infty$	$\infty$	1	$\infty$	$\infty$	$\infty$									
2	0																
3	0																

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
0	0	$\infty$															
1	0	$\infty$	$\infty$	$\infty$	1	$\infty$	$\infty$	$\infty$	2								
2	0																
3	0																

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
0	0	$\infty$															
1	0	$\infty$	$\infty$	$\infty$	1	$\infty$	$\infty$	$\infty$	2	$\infty$	$\infty$	$\infty$	3	$\infty$	$\infty$	$\infty$	4
2	0																-
3	0																

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
0	0	$\infty$															
1	0	$\infty$	$\infty$	$\infty$	1	$\infty$	$\infty$	$\infty$	2	$\infty$	$\infty$	$\infty$	3	$\infty$	$\infty$	$\infty$	4
2	0	$\infty$															
3	0																

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
0	0	$\infty$	$\overline{\infty}$														
1	0	$\infty$	$\infty$	$\infty$	1	$\infty$	$\infty$	$\infty$	2	$\infty$	$\infty$	$\infty$	3	$\infty$	$\infty$	$\infty$	4
2	0	$\infty$															
3	0																

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
0	0	$\infty$	$\overline{\infty}$														
1	0	$\infty$	$\infty$	$\infty$	1	$\infty$	$\infty$	$\infty$	2	$\infty$	$\infty$	$\infty$	3	$\infty$	$\infty$	$\infty$	4
2	0	$\infty$	1														
3	0																

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
0	0	$\infty$															
1	0	$\infty$	$\infty$	$\infty$	1	$\infty$	$\infty$	$\infty$	2	$\infty$	$\infty$	$\infty$	3	$\infty$	$\infty$	$\infty$	4
2	0	$\infty$	1	$\infty$	1	$\infty$	2	$\infty$	2	$\infty$	3	$\infty$	3	$\infty$	4	$\infty$	4
3	0																

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
0	0	$\infty$															
1	0	$\infty$	$\infty$	$\infty$	1	$\infty$	$\infty$	$\infty$	2	$\infty$	$\infty$	$\infty$	3	$\infty$	$\infty$	$\infty$	4
2	0	$\infty$	1	$\infty$	1	$\infty$	2	$\infty$	2	$\infty$	3	$\infty$	3	$\infty$	4	$\infty$	4
3	0	$\infty$	1	$\infty$	1	$\infty$	2										

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
0	0	$\infty$															
1	0	$\infty$	$\infty$	$\infty$	1	$\infty$	$\infty$	$\infty$	2	$\infty$	$\infty$	$\infty$	3	$\infty$	$\infty$	$\infty$	4
2	0	$\infty$	1	$\infty$	1	$\infty$	2	$\infty$	2	$\infty$	3	$\infty$	3	$\infty$	4	$\infty$	4
3	0	$\infty$	1	$\infty$	1	$\infty$	2	1									

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
0	0	$\infty$															
1	0	$\infty$	$\infty$	$\infty$	1	$\infty$	$\infty$	$\infty$	2	$\infty$	$\infty$	$\infty$	3	$\infty$	$\infty$	$\infty$	4
2	0	$\infty$	1	$\infty$	1	$\infty$	2	$\infty$	2	$\infty$	3	$\infty$	3	$\infty$	4	$\infty$	4
3	0	$\infty$	1	$\infty$	1	$\infty$	2	1	2								

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
0	0	$\infty$															
1	0	$\infty$	$\infty$	$\infty$	1	$\infty$	$\infty$	$\infty$	2	$\infty$	$\infty$	$\infty$	3	$\infty$	$\infty$	$\infty$	4
2	0	$\infty$	1	$\infty$	1	$\infty$	2	$\infty$	2	$\infty$	3	$\infty$	3	$\infty$	4	$\infty$	4
3	0	$\infty$	1	$\infty$	1	$\infty$	2	1	2	2							

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
0	0	$\infty$															
1	0	$\infty$	$\infty$	$\infty$	1	$\infty$	$\infty$	$\infty$	2	$\infty$	$\infty$	$\infty$	3	$\infty$	$\infty$	$\infty$	4
2	0	$\infty$	1	$\infty$	1	$\infty$	2	$\infty$	2	$\infty$	3	$\infty$	3	$\infty$	4	$\infty$	4
3	0	$\infty$	1	$\infty$	1	$\infty$	2	1	2	2	3	2	3	3			

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
0	0	$\infty$															
1	0	$\infty$	$\infty$	$\infty$	1	$\infty$	$\infty$	$\infty$	2	$\infty$	$\infty$	$\infty$	3	$\infty$	$\infty$	$\infty$	4
2	0	$\infty$	1	$\infty$	1	$\infty$	2	$\infty$	2	$\infty$	3	$\infty$	3	$\infty$	4	$\infty$	4
3	0	$\infty$	1	$\infty$	1	$\infty$	2	1	2	2	3	2	3	3	2	3	3

# Problema de la mochila Backtracking

Vimos la definición

$$\textit{mochila}(i,j) = \left\{ \begin{array}{ll} 0 & \textit{j} = 0 \\ 0 & \textit{j} > 0 \land \textit{i} = 0 \\ \textit{mochila}(i-1,j) & \textit{w}_i > \textit{j} > 0 \land \textit{i} > 0 \\ \textit{max}(\textit{mochila}(i-1,j), \textit{v}_i + \textit{mochila}(i-1,j-\textit{w}_i)) & \textit{j} \geq \textit{w}_i > 0 \land \textit{i} > 0 \end{array} \right.$$

que puede ser exponencial debido a que tiene dos llamadas recursivas en el último caso.

## Problema de la mochila

Confección de una tabla

- Habiendo dos parámetros, la tabla será nuevamente una matriz.
- Los casos base corresponden al llenado de la primera columna y primera fila de la matriz.
- Como todas las llamadas recursivas se realizan decrementando el "parámetro i", la única condición necesaria para el llenado de la tabla es proceder fila por fila, no importa el orden de llenado dentro de cada fila.

Programación dinámica

```
fun mochila(v:array[1..n] of valor, w:array[1..n] of nat, W: nat)
                                                        ret r: valor
   var moch: array[0..n,0..W] of valor
   for i:= 0 to n do moch[i,0]:= 0 od
   for j:= 1 to W do moch[0,j]:= 0 od
   for i = 1 to n do
       for j := 1 to W do
          if w[i] > i then moch[i,i]:= moch[i-1,i]
          else moch[i,i] := max(moch[i-1,i],v[i]+moch[i-1,j-w[i]])
          fi
       od
   od
   r:= moch[n,W]
end fun
```

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
0																	
1																	
2																	
3																	
4																	

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
1	0																
2	0																
3	0																
4	0																

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0	0									
2	0																
3	0																
4	0																

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0	0	3								
2	0																
3	0																
4	0																

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0	0	3	3							
2	0																
3	0																
4	0																

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0	0	3	3	3	3	3	3	3	3	3
2	0																
3	0																
4	0																

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0	0	3	3	3	3	3	3	3	3	3
2	0	0	0	0	0												
3	0																
4	0																

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0	0	3	3	3	3	3	3	3	3	3
2	0	0	0	0	0	2	2	2									
3	0																
4	0																

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0	0	3	3	3	3	3	3	3	3	3
2	0	0	0	0	0	2	2	2	3								
3	0																
4	0																

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0	0	3	3	3	3	3	3	3	3	3
2	0	0	0	0	0	2	2	2	3	3	3	3	3				
3	0																
4	0																

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0	0	3	3	3	3	3	3	3	3	3
2	0	0	0	0	0	2	2	2	3	3	3	3	3	5			
3	0																
4	0																

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0	0	3	3	3	3	3	3	3	3	3
2	0	0	0	0	0	2	2	2	3	3	3	3	3	5	5	5	5
3	0																
4	0																

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0	0	3	3	3	3	3	3	3	3	3
2	0	0	0	0	0	2	2	2	3	3	3	3	3	5	5	5	5
3	0	0	0	0	0	2	2										
4	0																

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0	0	3	3	3	3	3	3	3	3	3
2	0	0	0	0	0	2	2	2	3	3	3	3	3	5	5	5	5
3	0	0	0	0	0	2	2	3									
4	0																

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0	0	3	3	3	3	3	3	3	3	3
2	0	0	0	0	0	2	2	2	3	3	3	3	3	5	5	5	5
3	0	0	0	0	0	2	2	3	3	3	3	3					
4	0																

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0	0	3	3	3	3	3	3	3	3	3
2	0	0	0	0	0	2	2	2	3	3	3	3	3	5	5	5	5
3	0	0	0	0	0	2	2	3	3	3	3	3	5	5	5		
4	0																

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0	0	3	3	3	3	3	3	3	3	3
2	0	0	0	0	0	2	2	2	3	3	3	3	3	5	5	5	5
3	0	0	0	0	0	2	2	3	3	3	3	3	5	5	5	6	
4	0																

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0	0	3	3	3	3	3	3	3	3	3
2	0	0	0	0	0	2	2	2	3	3	3	3	3	5	5	5	5
3	0	0	0	0	0	2	2	3	3	3	3	3	5	5	5	6	6
4	0																

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0	0	3	3	3	3	3	3	3	3	3
2	0	0	0	0	0	2	2	2	3	3	3	3	3	5	5	5	5
3	0	0	0	0	0	2	2	3	3	3	3	3	5	5	5	6	6
4	0	0	0														

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0	0	3	3	3	3	3	3	3	3	3
2	0	0	0	0	0	2	2	2	3	3	3	3	3	5	5	5	5
3	0	0	0	0	0	2	2	3	3	3	3	3	5	5	5	6	6
4	0	0	0	2	2	2	2										

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0	0	3	3	3	3	3	3	3	3	3
2	0	0	0	0	0	2	2	2	3	3	3	3	3	5	5	5	5
3	0	0	0	0	0	2	2	3	3	3	3	3	5	5	5	6	6
4	0	0	0	2	2	2	2	3	4	4							

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0	0	3	3	3	3	3	3	3	3	3
2	0	0	0	0	0	2	2	2	3	3	3	3	3	5	5	5	5
3	0	0	0	0	0	2	2	3	3	3	3	3	5	5	5	6	6
4	0	0	0	2	2	2	2	3	4	4	5	5	5	5	5		

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0	0	3	3	3	3	3	3	3	3	3
2	0	0	0	0	0	2	2	2	3	3	3	3	3	5	5	5	5
3	0	0	0	0	0	2	2	3	3	3	3	3	5	5	5	6	6
4	0	0	0	2	2	2	2	3	4	4	5	5	5	5	5	7	7